PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

09-191309

(43) Date of publication of application: 22.07.1997

(51)Int.Cl.

H04L 12/28

(21)Application number: 08-001304

(71)Applicant: FUJITSU LTD

(22) Date of filing:

09.01.1996 (72)Inventor: OGURA TAKAO

AMAMIYA SHIGEO

FUJII TAIKI

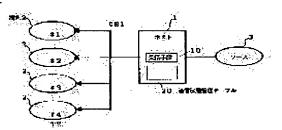
NAKAJO TAKAFUMI

(54) MULTI-CAST COMMUNICATION SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a multi-cast communication system that allows each terminal equipment to make communication with a source in communication with other terminal without caring about multi-cast communication with respect to the multi-cast communication system.

SOLUTION: Plural terminal equipments 2 and a host 1 are connected in the multi-cast communication system. The host 1 is provided with a respectively means 1 receiving a communication request from each terminal equipment 2 and a communication state management. table 20 storing a type of a source 3, a group ID corresponding to it, and a terminal equipment number making communication with information from the source 3. The host 1 makes multi-cast communication according to the content of the communication state management table 20.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

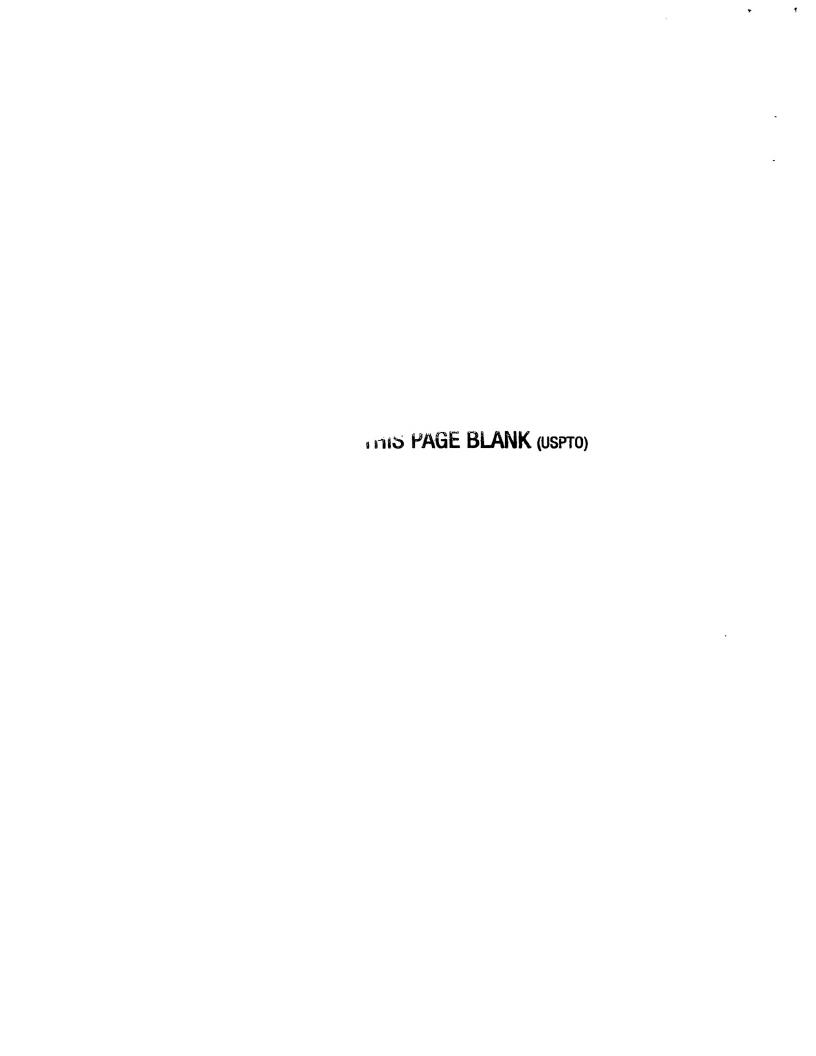
[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]



[Date of extinction of right]



(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平9-191309

(43)公開日 平成9年(1997)7月22日

(51) Int.Cl.6

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

H04L 12/28

H04L 11/00

310D

審査請求 未請求 請求項の数6 OL (全 10 頁)

(21)	出願番号
(61)	山蝦田丁

(22)出願日

特願平8-1304

平成8年(1996)1月9日

(71)出願人 000005223

富士通株式会社

神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番

1号

(72)発明者 小倉 孝夫

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

(72)発明者 雨宮 成雄

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

(74)代理人 弁理士 井島 藤治 (外1名)

最終頁に続く

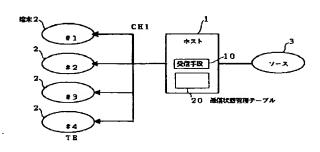
(54) 【発明の名称】 マルチキャスト通信システム

(57)【要約】

【課題】 本発明はマルチキャスト通信システムに関 し、各端末はマルチキャスト通信を意識することなく、 他の端末と通信中のソースと通信を行なうことができる マルチキャスト通信システムを提供することを目的とし ている。

【解決手段】 ホストと複数の端末が接続されたマルチ キャスト通信システムにおいて、前記ホスト内に、各端 末からの通信要求を受信する受信手段と、ソースの種別 と、これに対応するグループIDと、該当ソースからの 情報を通信中の端末番号とを記憶する通信状態管理テー ブルとを設け、前記ホストは該通信状態管理テーブルの 内容に従って、マルチキャスト通信を行なうように構成 する。

本発明の原理プロック図



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ホストと複数の端末が接続されたマルチキャスト通信システムにおいて、

前記ホスト内に、各端末からの通信要求を受信する受信 手段と、

ソースの種別と、これに対応するグループ I Dと、該当 ソースからの情報を通信中の端末番号とを記憶する通信 状態管理テーブルとを設け、

前記ホストは該通信状態管理テーブルの内容に従って、 マルチキャスト通信を行なうことを特徴とするマルチキ 10 ャスト通信システム。

【請求項2】 前記ホストは、端末からの通信要求を受けると、前記通信状態管理テーブルを参照し、通信要求と同じソースを検索し、存在する場合には、そのグループIDを読み出して該当通信端末の端末番号を通信状態管理テーブルに登録し、存在しない場合には新しくグループIDを作成し、グループID及び該当端末の端末番号を通信状態管理テーブルに登録することを特徴とする請求項1記載のマルチキャスト通信システム。

【請求項3】 前記ホストは、ポイント・トウ・ポイント通信の暗号を用いて、グループIDと暗号キーをマルチキャストを行なう端末に通知することを特徴とする請求項1記載のマルチキャスト通信システム。

【請求項4】 前記ホストは、端末に情報を通知するに際し、グループIDにピットフラグを設け、このピットフラグの値により、マルチキャスト通信かポイント・トウ・ポイント通信かを識別させるようにしたことを特徴とする請求項3記載のマルチキャスト通信システム。

【請求項5】 前記ホストは、暗号キー識別子を用いて 定期的に暗号キーを変更するようにしたことを特徴とす 30 る請求項3記載のマルチキャスト通信システム。

【請求項6】 グループI Dに特別の値を設定することにより、ブロードキャストを識別できるようにし、前記端末は、受信した信号からブロードキャストの状態を検知した場合には、受信信号の復号を行なわないようにしたことを特徴とする請求項1記載のマルチキャスト通信システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明はマルチキャスト通信 40 システムに関する。

[0002]

【従来の技術】図16は従来システムの概念図である。図において、1はホスト、2は該ホストと接続される複数の通信端末(以下単に端末と略す:TE)、3は同じく前記ホスト1と接続されるソース(情報発信源)である。図では、端末2が#1~#4までの4台接続されている例を示す。なお、ソース3としては、任意の端末を用いることができる。そして、1つのソース3から全ての端末2に情報が届くようになっている。

【0003】図では、ホスト1、端末2及びソース3が信号線で接続されている場合を示しているが、無線等でも同様である。マルチキャスト通信とは、1つの端末から特定の複数の端末に向けて1対n通信を行なうことをいう。1つの送り元から複数の宛先へのマルチキャスト通信は、伝送路の利用効率を高めることになる。

【0004】マルチキャスト通信を実現するために、各端末2はグループ化されており、各グループには1個のID(アドレス)が付される。例えば、IPマルチキャストの場合、予めマルチキャスト用のID(IPアドレスのクラスDを使用)を各端末2に設定しておき、そのIDを基にマルチキャスト通信を行なう。4は送信データフォーマットであり、グループID部4aとデータ部4bより構成されている。

【0005】図に示す例は、ソース3からグループIDがAの端末にデータXXを送信している例を示す。各端末2には、グループID(A~D)が付されている。各端末2は、自己がどのグループIDであるか、またマルチキャスト通信であるかを認識しており、グループAの#1の端末2のみがソース3からのデータXXを取り込む。残りのグループIDの異なる端末2は、ソース3からのデータXXを廃棄する。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】前述したように、従来のマルチキャスト通信システムの場合には、各端末2が、自己がどのグループ I Dであるかと、マルチキャスト通信であることを常に意識している必要があった。

【0007】本発明はこのような課題に鑑みてなされたものであって、各端末はマルチキャスト通信を意識することなく、他の端末と通信中のソースと通信を行なうことができるマルチキャスト通信システムを提供することを目的としている。

[0008]

【課題を解決するための手段】図1は本発明の原理プロック図である。図16と同一のものは、同一の符号を付して示す。図に示すシステムは、ホスト1と複数の端末2が接続されたマルチキャスト通信システムを構成しており、これら端末のうちの1つがソース(情報発信源)3となっている。或いは、専用のソースであってもよい。図において、10は各端末2からの通信要求を受信する受信手段、20はソースの種別と、これに対応するグループIDと、該当ソースからの情報を通信中の端末番号とを記憶する通信状態管理テーブルである。

【0009】請求項1記載の発明によれば、ホスト1は各端末2からの通信要求を受けると、通信状態管理テーブル20を参照して、ソース種別毎にグループIDと通信中端末番号の管理を行なうことにより、各端末はマルチキャスト通信を意識することなく、他の端末と通信中のソースと通信を行なうことができる。

50 【0010】請求項2記載の発明は、前記ホストは、端

末からの通信要求を受けると、前記通信状態管理テーブ ルを参照し、通信要求と同じソースを検索し、存在する 場合には、そのグループIDを読み出して該当通信端末 の端末番号を通信状態管理テーブルに登録し、存在しな い場合には新しくグループIDを作成し、グループID 及び該当端末の端末番号を通信状態管理テーブルに登録 することを特徴としている。

【0011】この発明の構成によれば、前記ホストは、 端末からの通信要求を受けると、前記通信状態管理テー ブルを参照し、通信要求と同じソースを検索し、存在す 10 る場合には、そのグループIDを読み出して該当通信端 末を通信状態管理テーブルに登録し、存在しない場合に は新しくグループIDを作成し、グループID及び該当 端末を通信状態管理テーブルに登録することにより、ホ スト側でグループIDの管理を統一的に行なうことで、 各端末はマルチキャスト通信を意識する必要がなくな る。

【0012】請求項3記載の発明は、前記ホストは、ポ イント・トウ・ポイント通信の暗号を用いて、グループ IDと暗号キーをマルチキャストを行なう端末に通知す ることを特徴としている。

【0013】との発明の構成によれば、ホスト1と端末 2とを暗号を用いたポイント・トウ・ポイント通信(1 対 1 通信)接続することにより、他の端末 2 に知られる ことなく各端末2にグループIDと暗号キーを通知する ことが可能となる。

【0014】請求項4記載の発明は、前記ホストは、端 末に情報を通知するに際し、グループIDにビットフラ グを設け、このビットフラグの値により、マルチキャス ようにしたことを特徴としている。

【0015】この発明の構成によれば、各端末でホスト 1からの通信がマルチキャスト通信であるか、ポイント ・トウ、ポイント通信であるかを速やかに認識すること ができる。

【0016】請求項5記載の発明は、前記ホストは、暗 号キー識別子を用いて定期的に暗号キーを変更するよう にしたことを特徴としている。この発明の構成によれ ば、暗号キーを定期的に変更することにより、暗号キー が他人に知られることをより確実に防止することができ 40 キャスト通信を行なう。

【0017】請求項6記載の発明は、グループ [Dに特 別の値を設定することにより、ブロードキャストを識別 できるようにし、前記端末は、受信した信号からブロー ドキャストの状態を検知した場合には、受信信号の復号 を行なわないようにしたことを特徴としている。

【0018】との発明の構成によれば、各端末は受信し た情報がマルチキャストであるかブロードキャストであ るかを容易に認識することができる。しかも、ブロード キャストであれば、復号する必要がないので、データを 50 存在する場合には、そのグループIDを読み出して該当

より高速に受信処理することができる。

[0019]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照して本発明の実 施の形態例を詳細に説明する。図2は本発明の第1の実 施の形態例を示すブロック図である。図1と同一のもの は、同一の符号を付して示す。図において、4は各端末 2内に設けられたグループ I Dを記憶するグループ I D 記憶部である。ソース3としては、例えばCATV(ケ **ーブルテレビ)や、NVOD (ビデオオンデマンド) 部** が用いられる。このように構成されたシステムの動作を 説明すれば、以下の通りである。

【0020】(1) TE-#2の追加動作

今、#1の端末2(TE-#1)では、CH1の番組を 見るためにソース3と通信を行なっているものとする。 図3は通信状態管理テーブル20の遷移を示す図で、

今、通信状態管理テーブル20は、(a)に示すような 状態であるものとする。図に示すように通信状態管理テ ーブル20は、ソースの種別20aと、これに対応する グループID20bと、該当ソースからの情報を通信中 20 の端末番号20cから構成されている。

【0021】例えば、端末番号TE-#1は、グループ I DがXYZであり、ソースとしては、CATVのCH 1を見ている。端末番号TE-#3は、グループIDが AXYであり、ソースとしてはCATVのCH2を見て いる。そとに、#2の端末2(TE-#2)もCH1の 番組を見る場合を例にとって説明する。

【0022】TE-#2は、ホスト1に対してCATV のCH1の通信要求を行なう。ホスト1では、受信手段 10でこの要求を受信すると、現在の通信状態を管理し ト通信かポイント・トウ・ポイント通信かを識別させる 30 ている通信状態管理テーブル20を参照する。そして、 同じソースはないか検索する。図3の(a)の状態で は、同じソース(CATVのCH1)があるので、通信 状態管理テーブル20の該当する端末番号20cの領域 に#2の端末(TE-#2)を登録する。

> 【0023】との結果、通信状態管理テーブル20の状 態は(b)に示すようなものとなる。即ち、CATVの CH1の通信中端末番号20cの領域に、通信中端末番 号TE-#2が登録されていることが分かる。そして、 ホスト1はこのグループ I D "XYZ" を用いてマルチ

> 【0024】上述の例では、通信状態管理テーブル20 を参照して、該当する同じソースがあった場合を示し た。通信状態管理テーブル20に同じソースがない場 合、ホスト1は、TE-#2のためにグループIDを新 しく作成し、そのグループ | Dと端末番号TE-#2を 通信状態管理テーブル20に登録する。

> 【0025】との実施の形態例によれば、ホスト1は、 端末2からの通信要求を受けると、前記通信状態管理テ ーブル20を参照し、通信要求と同じソースを検索し、

通信端末の端末番号を通信状態管理テーブル20に登録 し、存在しない場合には新しくグループIDを作成し、 グループID及び該当端末の端末番号を通信状態管理テ ープル20に登録することにより、ホスト側でグループ IDの管理を統一的に行なうことで、各端末2はマルチ キャスト通信を意識する必要がなくなる。

【0026】次に、マルチキャストの実現方法について 説明する。ホスト1は、TE-#2に対して、マルチキ ャスト用のグループID "XYZ" を、制御用セル(O AMセル) に乗せて通知する。この時のOAMセルの構 10 成は、図4に示すようなものとなる。即ち、宛先と、操 作と、グループIDより構成されている。TE-#2 は、この〇AMセルを受け取ると、グループIDをグル ープ I D記憶部4 に登録する。

【0027】以上の処理が終了すると、ホスト1はソー ス3からのデータ(主情報)を、その先頭にグループ I Dを付けてTE-#2に送信する。との時の、主信号セ ルのフォーマットは、図5に示すように、宛先としての グループ I D "XYZ" と主情報より構成される。端末 2は、宛先を見て自分で保持しているグループ I Dのセ 20 ルのみを内部に取り込み、CATVのCH 1 を見ること ができる。

【0028】(2) TE-#1のチャネルの変更動作 TE-#1からCATVのCH1からCH2へのチャネ ル変更要求が出されると、ホスト1の受信手段10はこ の要求を受信する。ホスト1は、この要求を受けると、 通信状態管理テーブル20を参照して、図3の(b)に 示す状態からCATVのCH1の通信中端末からTE-#1を削除する。若し、削除する端末2がそれだけの場 合には、その行全てを削除する。

【0029】ととでは、CATVのCH1には、前記追 加によりTE-#2が登録されているので、TE-#1 のみを削除することになる。ホスト1は、次にTE-# 1をCATVのCH2に登録する。図3の(c)は、以 上の処理が終わった後の通信状態管理テーブルの構成を 示している。CATVのCH1からTE-#1が削除さ れ、CATVのCH2の端末番号20cの領域にTE-#1が新たに登録されていることが分かる。

【0030】図6は、この時にホスト1からTE-#1 に通知されるOAMセルの構成例を示す図である。宛先 40 #1の端末(TE-#1) に対して、グループID "X YZ"の削除操作(DEL)と、グループID"AX Y"への登録操作(SET)が含まれている。とのOA Mセルを受信したTE-#1は、グループID記憶部4 のグループ I D "X Y Z" を削除し、新たなグループ I D "AXY"を登録する。

【0031】図7は本発明の第2の実施の形態例を示す ブロック図である。図2と同一のものは、同一の符号を 付して示す。との実施の形態例は、暗号キーを用いてマ ルチキャスト通信を行なうようにしたものである。図に 50 との時の主信号のフォーマット例を示す図である。宛先

おいて、30はホスト1内に設けられたポイント・トウ ・ポイント暗号キーテーブルである。

【0032】図8はこの時のポイント・トウ・ポイント 通信暗号キーテーブル30の構成例を示す図である。 例えば、端末TE-#1に対しては"6845"が、T E-#2に対しては"4285"が、TE-#3に対し ては"1545"がそれぞれ割り当てられている。

【0033】図9は、この時の通信状態管理テーブル2 0の構成例を示す図である。図3と同一のものは、同一 の符号を付して示す。この場合には、図3に示す例に加 えて、グループID毎の暗号キー20dが設けられてい る。例えば、グループID"ABC"に含まれる通信中 の端末は、TE-#1, TE-#2, TE-#3であ り、これらグループに対して与えられる暗号キーは"2 456"であることを示している。

【0034】図7において、5は、各端末内に設けられ た暗号キーテーブルであり、グループID(若しくは端 末番号)と暗号キーの関係が登録されている。このよう に構成されたシステムの動作を説明すれば、以下の通り である。

【0035】ホスト1と端末2間はポイント・トウ・ボ イント通信(1対1通信)が確立された状態(例えば制 御メッセージ通信等)とし、ホスト1側では、ポイント ・トウ・ポイント通信用の端末2側の暗号キーを保持し ているものとする(図8参照)。ととで、前述の実施の 形態例の場合と同様に、ホスト1とTE-#1, TE-#2, TE-#3間でのマルチキャスト通信を行なう場 合について考える。

【0036】先ず、TE-#1とホスト1間が、ポイン 30 ト・トウ・ポイント通信状態にある場合、ホスト1は、 図10に示すようなOAMセルを用いてTE-#1に通 知する。図の斜線部分は、暗号化された部分である。即 ち、ホスト1は、操作とグループIDと暗号キーを暗号 化してTE-#1に通知する。この例では、端末TE-#1に対して、グループ I Dは "ABC" であり、その 暗号キーは"2456"であることを通知している。T E-#1は、受信した暗号キーを暗号キーテーブル5に 登録する。図7において、TE-#1の暗号キーテーブ ル5には、自己の端末の暗号キー"6845"と、グル ープID "ABC" の暗号キー "2456" が登録され ている。

【0037】この実施の形態例によれば、ホスト1と端 末2とをポイント・トウ・ポイント通信接続して暗号化 して通知することにより、他の端末2に知られることな く各端末2にグループIDと暗号キーを通知することが 可能となる。

【0038】とのようにして、各端末に暗号キーを通知 し終えた後、ホスト1は、各端末2に対してソース3か ら送られてくる情報を暗号化して送信する。図11は、

を示すグループ I D "ABC" に対して主情報を暗号化 して送信している。グループID "ABC" を持つ端末 は、宛先のグループIDを見て、グループID記憶部4 に同じグループIDがあるか検索し、ある場合には、暗 号キー"2456"を用いて受信した主信号を復調し、 再生する。このように、主信号を暗号化して送信すると とにより、他の端末に情報を盗まれないようにすること ができる。

【0039】図12は本発明の第3の実施の形態例を示 す図である。この実施の形態例は、暗号キー識別子を用 10 いて定期的に暗号キーを変更するようにしたものであ る。図7と同一のものは、同一の符号を付して示す。ホ スト1から端末に送信される主信号セルには、グループ IDと主情報の他に、暗号キー識別子Qが付加されてい

【0040】そして、各端末2内に設けられた暗号キー テーブル5には、グループIDと暗号キーに加えて暗号 キー識別子が記憶されている。例えば、TE-#1に設 けられた暗号キーテーブル5には、同じグループID "ABC"でも、暗号キー識別子が"1"の場合には、 暗号キーが"2456"、暗号キー識別子が"2"の場 合には暗号キーが"2145"となることが示されてい る。このように構成されたシステムの動作を説明すれ は、以下の通りである。

【0041】ホスト1と端末2間はポイント・トウ・ボ イント通信(1対1通信)が確立された状態(例えば制 御メッセージ通信等)とし、ホスト1側では、ポイント ・トウ・ポイント通信用の端末2側の暗号キーを保持し ているものとする(図8参照)。 ととで、前述の実施の 形態例の場合と同様に、ホスト1とTE-#1, TE-#2. TE-#3間でのマルチキャスト通信を行なう場 合について考える。

【0042】先ず、TE-#1とホスト1間が、ポイン ト・トウ・ボイント通信状態にある場合、ホスト1は、 図13に示すようなOAMセルを用いてTE-#1に通 知する。図の斜線部分は、暗号化された部分である。即 ち、ホスト1は、操作とグループIDと暗号キーに加え て暗号キー識別子Qを暗号化してTE-#1に通知す る。この例では、端末TE-#1に対して、グループ I Dは "ABC" であり、その暗号キーは "2145" で 40 あり、暗号キー識別子Qは"2"であることを通知して いる。

【0043】TE-#1は、受信した暗号キーを暗号キ ーテーブル5に登録する。以上の操作を数回繰り返すと とにより、暗号キーテーブル5には複数の暗号キーが登 録される。図12において、TE-#1の暗号キーテー ブル5には、自己の端末の暗号キー"6845"には暗 号キー識別子"14"と、グループID"ABC"の暗 号キー"2456"には暗号キー識別子"1"が、グル ープID "ABC" の暗号キー "2145" には暗号キ 50 は、グループIDに特別の値を設定することにより、ブ

ー識別子"2"がそれぞれ登録されている。

【0044】各端末2への暗号キーテーブル5の登録が 終了したら、ホスト1は各端末2に対して主信号セルを 送信する。図14はこの時の主信号セルのフォーマット 例を示す図である。宛先であるグループ ID "ABC" と主情報に加えて、暗号キー識別子"2"が付加されて いる。端末2側では、この主信号セルを受け取ると、暗 号キーテーブル5を参照して、暗号キー識別子"2"に 対応する暗号キーである"2145"を認識し、主情報 をこの暗号キー"2145"を用いて復号化する。

【0045】この実施の形態例では、暗号キーをマルチ キャストする端末全部に配布する間も、主信号が流れて いるため、端末2側では、1つ前の暗号キーも保持す る。ホスト1は、暗号キーをマルチキャストする端末全 部に配布すると、暗号キーを配布したものに変え、主信 号を流す。これを周期的に繰り返すことになる。

【0046】との実施の形態例によれば、暗号キーを暗 号キー識別子を用いて定期的に変更することにより、暗 号キーが他人に知られることをより確実に防止すること 20 ができる。

【0047】また、他の実施の形態例によれば、グルー プIDにピットフラグを設け、このビットフラグの値に より、マルチキャスト通信かポイント・トウ・ポイント 通信であるかを端末側に識別させることができる。例え ば、ビットフラグが"1"の場合にはマルチキャスト通 信、ビットフラグが"0"の場合にはポイント・トウ・ ポイント通信であると予め取り決めておくと、このフラ グビットを参照するだけで、各端末2はホスト1からの 通信がマルチキャスト通信であるか、ポイント・トウ・ 30 ポイント通信であるかを速やかに認識することができ る。

【0048】図15は、本発明による端末の割り当ての 他の説明図である。グループ I D毎に2バイト(16ビ ット)の宛先情報領域を設け、各ビットには図に示すよ うに端末を対応させる。つまり、各ビットと端末とを1 対1に対応させる。そして、マルチキャストする宛先に はビット"1"を、マルチキャストしない宛先には "0"を入れ込んでおくものである。

【0049】図に示す例では、グループID"ABC" に属するTE-#1~TE-#4までの端末に対してマ ルチキャストする場合を示している。TE-#1~TE -#3まではビット"1"であるので、マルチキャスト 通信を行ない、TE-#4はビット"O"であるので、 マルチキャスト通信を行なわない。各端末2は、この宛 先情報を受信して、自己に割り当てられているビット位 置の値が"1"であるか"0"であるかを認識し、

"1"である場合には情報を受信し、"0"である場合 には情報を廃棄する。

【0050】また、本発明の他の実施の形態例によれ

ロードキャストを識別させるようにすることができる。例えば、グループIDが8ピットで"FF"H(Hは16進を示す)を配布し、このグループID"FF"Hの場合には、ブロードキャスト通信であると認識して、受信した信号を復号しないようにすることができる。

【0051】この実施の形態例によれば、各端末は受信した情報がマルチキャストであるブロードキャストであるかを容易に認識することができ、しかもブロードキャストであれば、復号する必要がないので、データをより高速に受信処理することができる。

【0052】上述の実施の形態例では、ソースとしてCATVを用いた場合を例にとったが、本発明はこれに限るものではなく、NVODやその他の書類のソースを用いることができる。

[0053]

【発明の効果】以上、詳細に説明したように、請求項1記載の発明によれば、ホストと複数の端末が接続されたマルチキャスト通信システムにおいて、前記ホスト内に、各端末からの通信要求を受信する受信手段と、ソースの種別と、これに対応するグループIDと、該当ソースからの情報を通信中の端末番号とを記憶する通信状態管理テーブルとを設け、前記ホストは該通信状態管理テーブルの内容に従って、マルチキャスト通信を行なうことにより、ホストは各端末からの通信要求を受けると、通信状態管理テーブルを参照して、ソース種別毎にグループIDと通信中端末番号の管理を行なうことにより、各端末はマルチキャスト通信を意識することなく、他の端末と通信中のソースと通信を行なうことができる。

【0054】請求項2記載の発明によれば、前記ホスト は、端末からの通信要求を受けると、前記通信状態管理 30 テーブルを参照し、通信要求と同じソースを検索し、存 在する場合には、そのグループIDを読み出して該当通 信端末の端末番号を通信状態管理テーブルに登録し、存 在しない場合には新しくグループIDを作成し、グルー ブID及び該当端末の端末番号を通信状態管理テーブル に登録することにより、前記ホストは、端末からの通信 要求を受けると、前記通信状態管理テーブルを参照し、 通信要求と同じソースを検索し、存在する場合には、そ のグループIDを読み出して該当通信端末を通信状態管 理テーブルに登録し、存在しない場合には新しくグルー 40 ブIDを作成し、グループID及び該当端末を通信状態 管理テーブルに登録することにより、ホスト側でグルー プIDの管理を統一的に行なうことで、各端末はマルチ キャスト通信を意識する必要がなくなる。

【0055】請求項3記載の発明によれば、前記ホストは、ポイント・トウ・ポイント通信の暗号を用いて、グループIDと暗号キーをマルチキャストを行なう端末に通知することにより、ホストと端末とを暗号を用いたポイント・トウ・ポイント通信(1対1通信)接続することにより、他の端末に知られることなく各端末にグルー

プIDと暗号キーを通知することが可能となる。

【0056】請求項4記載の発明によれば、前記ホストは、端末に情報を通知するに際し、グループIDにビットフラグを設け、このビットフラグの値により、マルチキャスト通信かポイント・トウ・ポイント通信かを識別させるようにすることにより、各端末でホストからの通信がマルチキャスト通信であるか、ポイント・トウ、ポイント通信であるかを速やかに認識することができる。【0057】請求項5記載の発明によれば、前記ホストは、暗号キー識別子を用いて定期的に暗号キーを変更す

10 は、暗号キー識別子を用いて定期的に暗号キーを変更することにより、暗号キーを定期的に変更することで、暗号キーが他人に知られることをより確実に防止することができる。

【0058】請求項6記載の発明によれば、グループIDに特別の値を設定することにより、ブロードキャストを識別できるようにし、前記端末は、受信した信号からブロードキャストの状態を検知した場合には、受信信号の復号を行なわないようにすることにより、各端末は受信した情報がマルチキャストであるかブロードキャストであるかを容易に認識することができ、しかも、ブロードキャストであれば、復号する必要がないので、データをより高速に受信処理することができる。

【0059】とのように、本発明によれば、ホストに通信状態管理テーブルを持たせるととにより、各端末はマルチキャスト通信を意識することなく、他の端末と通信中のソースと通信を行なうことができるマルチキャスト通信システムを提供することができる。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】本発明の原理ブロック図である。
- 【図2】本発明の第1の実施の形態例を示すブロック図である。
 - 【図3】通信状態管理テーブルの遷移を示す図である。
 - 【図4】OAMセルの構成例を示す図である。
 - 【図5】主信号セルのフォーマット例を示す図である。
 - 【図6】〇AMセルの他の構成例を示す図である。
- 【図7】本発明の第2の実施の形態例を示すブロック図である。
- 【図8】ポイント・トウ・ポイント通信暗号キーテーブルの構成例を示す図である。
- 0 【図9】通信状態管理テーブルの他の構成例を示す図である。
 - 【図10】OAMセルの他の構成例を示す図である。
 - 【図11】主信号セルの他のフォーマット例を示す図で ある。
 - 【図12】本発明の第3の実施の形態例を示すブロック 図である。
 - 【図13】〇AMセルの他の構成例を示す図である。
 - 【図14】主信号セルの他のフォーマット例を示す図である。
- とにより、他の端末に知られることなく各端末にグルー 50 【図15】本発明による端末の割り当ての他の説明図で

11

1.2

ある。

【図16】従来システムの概念図である。

【符号の説明】

1 ホスト

* 2 端末

3 ソース

10 受信手段

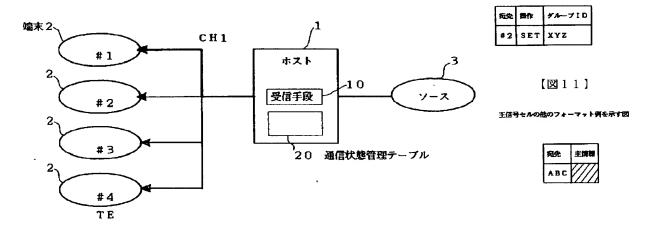
* 20 通信状態管理テーブル

【図1】

【図4】

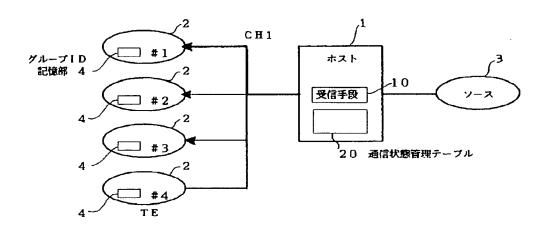
本発明の原理ブロック図

〇AMセルの構成例を示す図



【図2】

本発明の第1の実施の形態例を示すブロック図



【図5】

【図6】

[図10]

主信号セルのフォーマット何を示す図

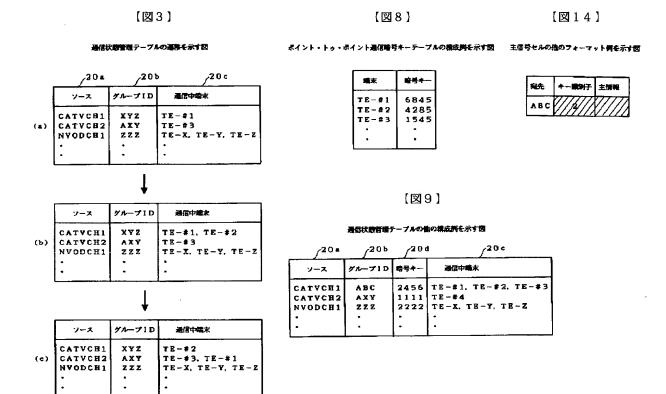
OAMセルの他の構成例を示す図

OAMセルの他の構成例を示す図

宛先	主性相
XYZ	

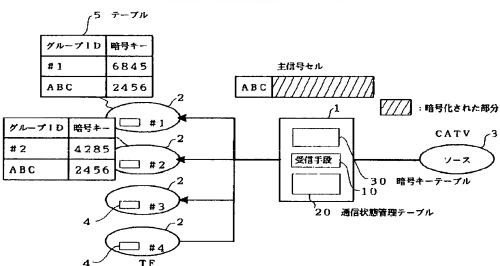
宛史	新	グループID	操作	グループ L D	
# 1	DEL	XYZ	SET	AXY	

	 グループ [D		
*1	///////////////////////////////////////		:暗号化された部分



【図7】

本発明の第2の実施の形態例を示すブロック図

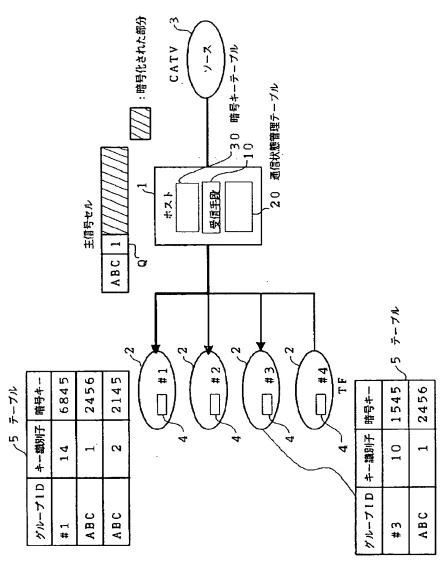


【図12】

【図13】

OAMセルの他の徹底例を示す図

本発明の第3の実施の形態例を示すブロック図



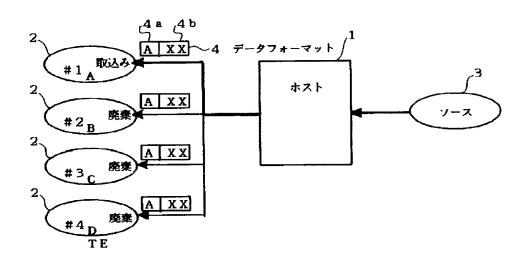
【図15】

本発気による境末の割り当ての他の意味図

0	0	0	a	0	0	0	o	0	0	0	0	0	,	1	1	グループ I D : A B C
												2 4	1 8	3 # 3	2 # 1	1

【図16】

従来システムの概念図



フロントページの続き

(72)発明者 藤井 泰希

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内 (72)発明者 中条 孝文

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内